⑩ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭62-82987

@Int.Cl.4

識別記号

庁内整理番号

@公開 昭和62年(1987)4月16日

A 63 F 9/22 G 11 C 5/00

302

A-8102-2C 6549-5B 四公田 昭和62年(1967)4万16日

審査請求 有 発明の数 2 (全16頁)

9発明の名称

ゲーム機用カートリッジとそれを用いるゲーム機

到特 顧 昭60-222198

20出 願 昭60(1985)10月4日

⑦発明者 中川

克也質行

草津市上笠町115-19

砂発明者 湯川

京都市伏見区定下津町147-17

⑪出 願 人 任天堂株式会社

京都市東山区福稲上高松町60番地

砂代 理 人 弁理士 山田 義人 外1名

明細書

1. 発明の名称

ゲーム機用カートリッジとそれを用いる ゲーム機

2. 特許請求の範囲

↓ ゲーム機の本体に挿入されるゲーム機用カ −トリッジであって、

ケース、

前記ケースの裏面の少なくとも一方側端に形成されるテーパ、

前記ケースの表面の対応する少なくとも一方側 嬉に形成されるかつ前記テーパとは異なる形状の 陸級部、

前記ケースに収納される基板、

的記基板に装着され、ゲームに必要な情報を発 生するためのゲーム情報発生手段、および

前記基板に装着され、カートリッジの真偽を判別するために所定のデータ処理を実行するデータ 処理手段を備える、ゲーム機用カートリッジ。

2 前記テーパは前記ケースの裏面の両倒端に

形成され、前記稜線部は前記ケースの表面の両側 端に形成される、特許請求の範囲第1項記載のゲ ーム機用カートリッジ。

3 前記ケースの挿入方向先端部分の少なくとも一方側面に形成される段差部を備える、特許請求の範囲第1項または第2項記載のゲーム機用カートリッジ。

4 ゲーム機本体にカートリッジを挿入することによってゲームを行なうゲーム機であって、

前記カートリッジは

ケースと、

前記ケースの真面の少なくとも一方倒端に形成されるデーパと、

前記ケースの裏面の対応する少なくとも一方 倒端に形成されるかつ前記テーパとは異なる形状 の稜線部と、

前記ケースに収納される基板と、

前記基板に装着され、ゲームのための情報を 発生するためのゲーム情報発生手段と、

前記基仮に装着され、カートリッジの真偽を

判別するためのプログラムを記憶している第1の 半選体メモリと、

前記第1の半導体メモリに記憶されているプログラムを実行するための第1のデータ処理手段とを含み、

前記ゲーム機本体は

前記カートリッジを受け入れるためのカート リッジ挿入部と、

的記カートリッジ挿入部に形成され、前記カートリッジが挿入されるとき前記テーパに接触する接触部と、

前記ゲーム情報発生手段からのゲーム情報に 基づいて画像表示手段のための表示信号を発生す るための表示信号発生手段と、

前記第1の半導体メモリに記憶されているプログラムに関連しかつ前記カートリッジの真偽を判別するためのプログラムを記憶している第2の半導体メモリと、

前記第1のデータ処理手段と同じ性能を有し かつ前記第2の半導体メモリに記憶されているプ ログラムを実行するための第2のデータ処理手段 とを含む、ゲーム機。

- 5 前記第1および第2のデータ処理手段の少なくとも一方の出力に応答して、ゲーム機を不能動化するための不能動化手段を備える、特許請求の範囲第4項記載のゲーム機。
- 6 前記ゲーム機本体はゲームを制御するため の制御手段を備え、

前記不能動化手段は前記制御手段を不能動化するための手段を含む、特許請求の範囲第5項記載のゲーム機。

7 前記不能動化手段は前記ゲーム機本体の前記制御手段が前記第1の半導体メモリをアクセスできないようにするための手段を含む、特許請求の範囲第5項記載のゲーム機。

3. 発明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

この発明はゲーム機用カートリッジとそれを用いたゲーム機に関し、特にたとえばゲーム用ROMを内蔵したROMカートリッジとそれを用いる

ゲーム機に関する。

(從來技術)

たとえば昭和54年1月10日付で公開された 特開昭54-2834号(アメリカ合衆国特許第 4.149.027号に対応する)には、一般的 な形状および構造を有するROMカートリッジが 開示されている。

また、アメリカ合衆国特許第4.095.79 1号には、いわゆるフロントローディングによってROMカートリッジをゲーム機本体に装着する ゲーム機が開示されている。

上述の従来技術のいずれにも、いわゆる「逆差し」を防止し、しかも真正なカートリッジだけを使用可能にするための機構ないし構造はなんら開示されていない。

逆差しを防止するための従来技術としては、一般的には、カートリッジのコネクタをカートリッジの間口の中心よりずらせて配置することが知られている。

(発明が解決しようとする問題点)

コネクタを開口の長さ方向に傷心させる場合には、その長さ方向に余分な長さを必要として、したがって、カートリッジの小型化に制約を与えるという問題がある。また、コネクタを開口の厚み方向に偏心させる場合には、内装基板がカートリッジの厚み方向の上下一方に偏在するために、その基板の片面にしか電子部品を装着できず、したがって基板の集積度が制約を受けるという問題がある。

それゆえに、この発明の主たる目的は、逆差しを防止し、かつ真正なもののみを使用可能にする、新規な形状ないし構造を有するゲーム機用カートリッジを提供することである。

この発明の他の目的は、新規なゲーム機用カー トリッジを用いるゲーム機を提供することである

(問題点を解決するための手段)

第1発明は、簡単にいえば、ケース、ケースの 裏面の少なくとも一方側端に形成されるテーパ、 ケースの表面の対応する少なくとも一方側端に形 成されるかつテーパとは異なる形状の段級部、ケースに収納される基板、基板に袋者され、ゲームに必要な情報を発生するためのゲーム情報発生手段、および基板に装着され、カートリッジの真偽を判別するために所定のデータ処理を実行するデータ処理手段を備える、ゲーム機用カートリッジである。

(作用)

ケースの裏面に形成されたテーパは、カートリッジが表面を上倒にして正常に挿入される場合には、なんら障害を受けずスムーズに挿入される。ところが、ケースの表面にはテーパが形成されていないので、ケースが裏面を上側にして挿入されると、すなわち、逆差しされると、その表面の酸線部がカートリッジの挿入を阻止する。さらに、

基板に装着されたデータ処理手段がそのカートリッジが真正なものか或いは偽造されたものかを判り 別する。

(発明の効果)

このように、この発明によれば、真正なカート

リッジしか使用できなくなり、それによってカートリッジ内のゲーム情報発生手段やゲーム機自体のプログラム (ソフトウェア) がコピーされあるいは偽造されるのが確実に防止でき、ソフトウェアの保護がより完全になる。

この発明の上述の目的、その他の目的、特徴および利点は、図面を参照して行う以下の実施例の 詳細な説明から一層明らかとなろう。

(実施例)

第1A図はカートリッジの裏面から見た斜視図であり、第1B図は窓面から見た斜視図である。カートリッジ10はケース12を含み、このケース12は下ハーフ14と上ハーフ16とによって構成される。ケース12の挿入方向先端には矩形の開口18が形成され、その開口18の内方にはケース12内に収納された基板の先端20aが指出される。

カートリッジ 10 はその上ハーフを上向きにして、後述のゲーム機本体 42 (第3図) に、第1 A図の矢印方向に挿入されて装着される。そして、

ケース12の押入方向の先端近傍には、その両側 』 遠に、段差部22が形成される。この段差部22 によって、ケース12は、その押入方向先端部が 幅決に、それより後方が幅広に形成される。この 段差部22に類似する構成は、たとえばアメリカ 合衆国特許第4.500.879号の第1図に示 される「ネック部分25」として開示されている 。しかしながら、この実施例では、カートリッジ 10の全体がゲーム機本体42(第3図)内に押 入されてしまういわゆるフロントローディング機 構を採用しているので、この段差郎22は、アメ リカ合衆国特許第4、500、879号のものと は異なり、カートリッジが本体から話出する部分 を規定するものではなく、カートリッジ10すな わちケース12の挿入量を一定にするためのスト ッパとして作用する。

ケース 1 2 の上ハーフ 1 6 の挿入方向後端には 、凹部 2 4 が形成されるとともに、下ハーフ 1 4 のそれと対応する位置には、凹部 2 6 が形成され る。この凹部 2 4 および 2 6 は、カートリッジ 1

第2図を参照して下ハーフ14および上ハーフ16によって形成されるケース12の内部には、スペーサ42によって所定の間隔が隔てられて基版20が収納され、この基版20の先端部20aが、前述のように、ケース12の開口18に露出される。このとき、基版20の先端部20aの先端は、その部分の損傷を防止するために、ケース

0をゲーム機本体 4 2 (第3図) から取り出す際のつまみ部分として働く。そのために、この凹部2 4 および 2 6 は、人間の指がその部分を摘むことができるような大きさに形成されている。

下ハーフ14の凹部25は、また、所定のもの 以外のカートリッジのゲーム機本体への正常な装 着を禁止する作用を果たす。すなわち、下ハーフ 16の凹部26は、後述の第6図に示す円柱状突 起1.4.4と協働して、その凹部2.6の位置に一定 の深さの凹部が形成された特別な形状のカートリ ッジのみを装着可能にし、それ以外の形状のカー トリッジが挿入されてもその正常な装着を阻止す る。なお、図示では、凹部26がつまみ部を兼ね ているので、その面積が円柱状突起144の先端 面よりかなり大きく形成されているが、凹部26 としては、この突起144を押脱できるだけの小 さな切欠部または貫通孔を形成しただけのもので もよい。その場合は、適合するカートリッジであ るか否かは、円柱状突起144と切欠部との位置 関係もしくは形状関係によって区別され得る。

12の開口18の先端面より内方に位置される。 先端部20aには、基板20に装着されたROM 32および34ならびにマイクロプロセサ36な どに接続された複数の接続電極30.30... ・がその幅方向に分布して配列される。基板20 は、基板20に設けられた孔38が下ハーフ14 に設けられた孔40にねじ止めされることによっ て固定される。

この実施例では、ROM32は、ゲームのためのプログラムをストアするためのプログラムをのROM34はゲームのためのキャラクタの信号を発生するためのキャラクタの信号を発生するためのキャラクタストーとして働く。マイクロプロセサ36は、2か立てなって、マイクロプロセサ36ととの協助ではよって、カートリッジ10が真正なものかどけたがって、カートリッジ10が真正なものかど

このようなカートリッジ10は、第3回に示すようなゲーム機本体42内に挿入される。このケース44を含み、このケース44の上面の前端部には蓋46が開閉可能に支持される。そして、このケース44内には、後に第4図~第7図を参照して詳細に説明するフロントローディング装置62が内蔵されている。

フレーム 6 6 には、この触孔 1 0 0 によって、 押入されたカートリッジを保持するためのトレー 9 4 が回動自在に支持される。このトレー 9 4 は 底板 1 0 4 およびその底板 1 0 4 の両側に形成さ れる側壁 1 0 6 および 1 0 8 を含む。側板 1 0 4 と側壁 1 0 6 および 1 0 8 との接合角部には、断 面三角形状の突条 1 1 0 および 1 1 2 が固着され

側壁70および74の奥行き方向協部近傍には、 L字状の段差部82および84が形成される。また、 個壁70および72の外側面にはつば部86および88が形成され、これらつば部86および88には、このフレーム66をケース44内に固定するための取り付け孔が形成される。

倒壁70および72の奥行き方向のほぼ中央部の側面には、第5図および第6図からよくわかる

る。この突条 1 1 0 および 1 1 2 の底板 1 0 4 に 対する傾斜が、前述のカートリッジ 1 0 のテーパ 2 8 (第 1 B 図) の傾斜に対応している。したがって、この突条 1 1 0 および 1 1 2 の面がテーパ 2 8 への接触面として働く。すなわち、テーパ 2 8 および突条 1 1 0 および 1 1 2 によって、カートリッジ 1 0 の「逆差し」が防止される。

倒壁106および108の奥行き方向協邸には、フレーム66の段差部82および84に対応する段差部118および120が形成される。この段差部118および120が、カートリッジ10の段差部22と係合して、カートリッジ10の搾入量を一定に規制する働きをする。

トレー94の倒壁106および108の上端には、第4図および第5図からよくわかるようには、内方に突出する突片122、124、126おおび128が形成される。これら突片122~128の下端面から突張114および116の上端での間隔は、カートリッジ10のケース12のでははにはいかやや大きく選ばれる。したが122~128は、後述のようにかった大きになるのを時に使うした状態でトレー94を下方向へ回動させるとき、そのカートリッジ10が上方に外れそうになるのを時ぐ働きをする。

奥行き方向後端側の一対の突片 1 2 2 および 1

24には、たとえば金属などからなる捕強板 130 は、底板 0 が取り付けられる。この補強板 130 は、底板 104 のそりを防止するとともに、トレー94を下方向へ押し込んだ状態でカートリッジ 10を押入しょうとしても、その押入を阻止する働きをする。

さらに、この補強板130は選電材料からな接 ・この補強板130がフレーム66に電材入気的に ・ではないれば、カートリッジ10を挿入たたけったでは にケース12に帯電された電荷を放なわち、、かり ・12の上にカートリッジ10を挿入を扱いまする。 ・2の表する。とすると、この補強板130に ・2のまする。とすると、この補強板130に ・2のなかちアース12に被電される。 ・4のではなわちアースに放電される。 ・4のではなわちではないなでで ・5ので、そのケース12の基板20上になって ・6ので、そのケース12の基板20上になが で、これら電子部品32.34および36など が静電気から有効に保護される。

トレー94の底板104の興行き方向後端(カートリッジ挿入時に手前側になる部分)には、段差部140が形成され、この段差部140には透孔146が形成される。フレーム66の前面壁68の内方には、透孔146の下方に、受け板14

2が形成される。この受け板 1 4 2 の上には円柱 状突起144が直立して形成される。 円柱状突起 144の外径は、透孔146の内径よりもやや小 さく、また、その高さは、その上端が底板104 の上面よりも下ハーフ14の凹部26(第1B図) の深さに相当する長さだけ突出するように選ば れる。そして、円柱状突起144は、カートリッ ジ10がトレー94上に押入されたとき、凹部2 6に位置し、したがって、凹部26の凹んだ面が 円柱状突起144の上端に接触するまで、トレー 9 4 の下方向への回動を許容する。そのことによ ゛って、カートリッジ10の正常な装着が可能にな る。もし凹部26が形成されていないカートリッ ジが挿入されると、円柱状突起144の上端がそ のカートリッジの真面に直接接触し、それによっ てトレー94の下方向への回動が阻止される。こ のように、円柱状突起144は、下ハーフ14の 四部26と協倣して、所定の形状以外のカートリ ッジが装着されるのを禁止する働きをする。

さらに、フレーム66の前面望68とトレー9

ロック用カム機構152は、第8図に示すように、その中央よりやや上部に、上述のフックアンは、上述のフックで、というないのでは、上述のフックで、上述のフックで、上述のフックでは、上述の大流されたハート状溝160を含む。で、ハート状溝160で、カート状溝160で、カート状溝160でではから下方に延びる溝164が形成され、こ

の得 1 6 4 のさらに下方にらっぱ状の得 1 6 6 が 形成される。

カートリッジ10を装着する場合には、トレー 94にカートリッジ10を挿入した後、コイルば ね136(第4図)のばね力に抗して、このトレ - 9 4が押し下げられる。このとき、フックピン 158の上端は押さえ具159によって固定的に 支持されているので、ロック用カム機構152は 、フックピン158の下端とらっぱ状沸166. 講164および係合突起162の右側のハート状 沸160とによってガイドされる。したがって、 フックピン158の下端が第8図に示す点P1の 位置にもたらされる。すなわち、カム機構152. は、フックピン158の下端がハート状沸160 内を移動して第8図の1点鎖線で示す軌跡を描く 。したがって、フックピン158の下端は、点P 1の位置にくる。その後、トレー94の上方から の押圧を弱めると、このトレー94がコイルばね 136 (第4図) の弾発力によって上方に復帰す る。そして、フックピン158の下端が、係合突

起 1 6 2 の上側の U 字状の凹部すなわち第 8 図において点 P 2 で示す部分と係合する。それによって、トレー 9 4 のロック状態となる。すなわち、この状態でトレー 9 4 は下方に押し込まれた状態を保持する。

一方、カートリッジ10を取り外す場合、ハータ4を再び下方に押す。そうする8のの点P3がアフカら8のの押圧力を設めたい下方がアフカら2の押圧力を設めたりではよって、大型のハート状にに15を動かる66ので流すではよってははよってはは166ので流すが移りでではは166のでではは166のでではは166のでではは166のでではないないは第8回の下端が移動して、サフロックが解除される。

上述のように、この実施例のカム式のロック機 構148は、まずトレー94を押し下げることに よってトレー94をフレーム66の位置にロック し、2回目:2押圧でそのロックを解除するように しているので、別のイジェクト機構を設ける必要 はない。したがって、トレー94のロック機構 1 48の構成を簡単かつ小型にできる。しかしなが ら、このようなロック機構をレバーなどで構成 、イジェクトボタン(図示せず)の操作に連動し てそのレバーによるロックを解除し得るように構 成してもよいことは勿論である。

フレーム 6 6 の奥行き方向前端の開口 8 0 には、第 4 図に示すようにエッジコネクタ 7 8 の開口 1 7 0 が嵌合される。このエッジコネクタ 7 8 は、その側面形状が「コ」字状でありかつ正面から見て機長のケース 1 6 8 を含む。このケース 1 6 8 の前面には、上下に間隔を隔てて上述の2つの開口 1 7 0 および 1 7 2 が形成される。この開口 1 7 0 および 1 7 2 には、それぞれ 芸板 2 0 および 1 7 2 には、それぞれ 芸板 2 0 および 1 7 2 には、それぞれ 芸板 2 0 および 1 8 2 のエッジ部分が 挿入されて 接続電 医に 接続される。

より詳しく説明すると、第3図に示すように、 ケース168の上側はその前端が下側のそれより 前方に突出し、したがって開口170が開口17 2より前方に位置する。そして、閉口170には、カートリッジ10の番仮20が斜めに押入される。すなわち、ケース168の上側開放端168aの先端が傾斜して内方に折り曲げられている。一方、ケース168の下側開放端168bの先端はほぼ水平に折り曲げられる。

ケース168の内部には、側面「コ」字状の多数のばね電極178および180が、対をなして収納される。これらばね電極178および180は、それぞれ、このエッジコネクタ78の幅方向に一定間隔を隔てて複数対配列される。このように、ばね電極178および180を一定間隔で配置するために、ケース168の内面に、滯あるいは仕切を形成する。そして、ばね電極178おおよび180のそれぞれの下側の開放始はV字状に折り曲げられ、互いに対向する接触部178 b および180 b として形成される。

また、ばね電極178の上側の開放縮は、V字状に折り曲げられて接触部178aを形成し、ばね電極180の上側の開放縮は開口170の近傍

で外側にV字状に折り曲げられ、さらにその先端 が V 字状に折り返されることによって、接触部 1 80aを形成する。この接触部180aと接触部 178 aとは、基板20の挿入方向にずれた位置 にあり、カートリッジ10の挿脱方向(斜め上方) からみた場合、両者間には基板20の板厚とほ ぼ同じかやや大きな間隔が開けられる。そして、 接触部178aの下方には、基板20の奥行きを 規定するためのストッパ突起184が形成される 。このように接触部178aと178aとを基板 の挿入方向に間隔を隔てて配置する理由は、カー トリッジ10の基板20の先端部分20a(第2 図)がストッパ突起184にあたるまで基板20 すなわちカートリッジ10を挿入した後、接触部 180 aを支点として基板20の後端を基板18 2と平行になる位置まで下方向へ押し下げること によって、基板20aを容易に装着できるように するためである。この基板20の押し下げが、前 述のトレー94の下方向の回動によって達成され るのである.

ゲーム磁本体42(第3図)を用いてゲームを 行う場合、まず、音声用外部端子58および映像 用外部端子60を家庭用のテレピのようなCRT 196 (第10図) に接続する。その後、蓋46 を聞き、カートリッジ10を、その下ハーフ14 が下になるようにトレー94上に挿入する(第1 図)。このとき、カートリッジ20の段差部22 とトレー94の段差部118および120とが係 合して、カートリッジ10の挿入量が規制される . そして、エッジコネクタ78のケース168の 上側の閉口170すなわち上側開放端168aの 全体がカートリッジ10のケース12の閉口18 (第1A図) 内に嵌まり込む。この状態では、第 9団に示すように、カートリッジ10の基板20 は正規の装着の状態すなわちゲーム機本体42の 基板182と平行になる状態に比べて、所定角度 たとえば約10度の傾斜を有するので、ばね電極 178と基板20の再電パターン30.30. ・ ・・(第2図)とは完全に接触した状態ではない

つづいて、カートリッジ10すなわちトレー9 4が上方から押し下げられる。このとき、所定の 形状のすなわち真正なカートリッジが押入された のであれば、トレー94が下方に押し下げられた。 第8図を参照して説明したようにに促持している。 は148がトレー94を水平状態に保持してロックする。したがって、基板20の間口170内で、は カマジコネクタ78の上側の閉口170内で、ば ね電値178の対応のものに圧接されて、それら が完全な接触状態となり、電気的に接続される。 その後、蓋46(第3図)を閉じてコントローラ 194aおよび194b(第10図)を用いて、 ゲームが行われ得る。.

もし、凹部26(第1B図)が形成されていないカートリッジすなわち偽のカートリッジがトレー94上に挿入された場合には、トレー94を押し下げても、円柱状突起144(第6図)がそのカートリッジの裏面にあたってしまうので、トレー94を押し下げることができないる。

第10図を参照して、ゲーム概本体42には、

94aおよび194bが接続されると共に、外部 協子5 8 および6 0 (第 3 図) を通して、CRT 196か接続される。また、ゲーム機本体42内 には、上述のエッジコネクタ78の接触部178 b および 1 8 0 b によって接続される基板 1 8 2 が収納される。この基板182上には、ゲーム用 マイクロプロセサ198が装着され、このマイク ロプロセサ198には、1/0インターフェース 206を通して、上述のコントローラ194a. 194 b およびCRT196が接続される。 基板 182上には、さらに、PPU (画像処理ユニッ F) 2 0 0 . 真偽判別用のマイクロプロセサ 2 0 2およびクロツク発振器204が接続される。 P PU200は、たとえば任天堂株式会社製の集積 回路。2C03。からなり、ゲーム用マイクロブ ロセサ198によって処理された画像情報をCR T196のための映像信号として出力する。

真偽判別用のマイクロプロセサ202は、カー トリッジ10の基板20に装着された真偽判別用

ジャック 4 8 および 5 0 によってコントローラ 1 のマイクロプロセサ 3 6 と同じように、たとえば 4ピットのマイクロプロセサからなる。このマイ クロプロセサ202には、リセットスイッチ56 が接続される。ロック用マイクロプロセサ202 のリセット始子には、さらに、このリセットスイ ッチ56に並列にリセットコンデンサ56aが接 **統される。このリセットコンデンサ56aは、電** 涸スイッチ52(第3図)をオンするときに充電 され、それによってロック用マイクロプロセサ2 0 2 を所定時間リセット状態に保つ、いわゆるイ ニシャルリセット (パワーオンクリア) の働きを

> カートリッジ10の基板20には、前述のよう に、プログラムをストアしておくためのROM3 2 およびキャラクタ情報を発生するためのROM 34が装着される。そして、このカートリッジ1 0 の基板 2 0 とゲーム機本体 4 2 の基板 1 8 2 と が、第9図に示すように、エッジコネクタ78に よって電気的に接続される。そして、クロツク発 **振器204からのクロックは、エッジコネクタ7**

8 すなわち接触部178 りおよび180 りと17 8aおよび180bとを通して、カートリッジ1 0 の基板 2 0 に設けられた真偽判別用のマイクロ プロセサ36にも与えられる。

次に、真偽判別用のマイクロプロセサ36につ いて、第11図を参照してより詳しく説明する。 なお、ゲーム閥本体側のマイクロブロセサ202 も同様な構成であり、第11図ではそれに関連す る参照符号をかっこ書きで示してここでは重複す る説明を省略する。

前述のように、マイクロプロセサ36および2 0 2 は、それぞれが協働して、カートリッジ10 の真偽を判別する。これら2つのマイクロプロセ サ36および202の恩能は、いわゆる鍵と錠と の関係にたとえることができる。したがって、以 下の説明では、マイクロプロセサ.3 6 をキー用マ イクロプロセサと称し、マイクロプロセサ202 をロック用マイクロプロセサと称することとする

第10図に示すように、ロック用マイクロプロ

セサ202は、その所定の端子が接地され、他方 キー用マイクロプロセサ36は所定の嫡子が電源 Vccに接続される。これによって、これら2つ のマイクロプロセサ36および202は、自己が キーの役目を果たすのかあるいはロックの役目を 果たすのかを判別することができる。

キー用マイクロプロセサ36およびロック用マ イクロプロセサ202は、それらの間においてデ ータの投受を行うために、それぞれ対応の端子(, OおよびRがエッジコネクタ78を通して接続 される。また、これら2つのマイクロプロセサ3 6 および202には、前述のように、共通のクロ ツク発張器204からのクロツクCLKが与えら れる。したがって、2つのマイクロプロセサ36 および202は、それぞれの動作周期および位相 が完全に同期した状態で動作する。

第11図を参照して、キー用マイクロプロセサ 36は、たとえば4ピット構成とされ、このマイ クロプロセサ36は、データ処理手段としてのC PU36aと半導体メモリとしてのROM36b

さらに、動作プログラムには、上述の判断プログラムの判断結果に基づいて、ゲーム機本体 4 2 のリセットもしくはリセット解除を制御するための制御プログラムが含まれる。

C P U 3 6 a には、アキュムレータ 3 6 d が接 統される。一方、R O M 3 6 b には、レジスタ 3 6 e が接続される。このレジスタ36 e は、ROM36 b から呼び出されたプログラムデータを一時格納しておくためのものである。CPU36 a . アキュムレータ36 d およびレジスタ36 e は、データバス36 h によって接続される。このデータバス36 h は、I / Oポート36 g に接続される。このI / Oポート36 g からは、ロック用マイクロプロセサ202 からのデータを受け取る。

さらに、キー用マイクロプロセサ36には、クロック発振器204(第10図)からのクロック CLKを受けてそれを分周するための分周器36 「が設けられ、この分周器36(の分周比は、たとえば1/4に選ばれている。

つぎに、第12図のタイミング図を参照して、 分周器361の動作について簡単に説明する。上述のように、分周器361は、クロック発展器2 04からのクロックCLKを1/4分周する。したがって、この分周器361からは、それぞれ位

相の異なる4つの信号 ø 1. ø 2. ø 3 および ø 4 が得られる。これら信号 ø 1 ~ ø 4 は C P U 3 6 a に与えられる。C P U 3 6 a は、これら 4 つの信号 ø 1 ~ ø 4 に同期して、順次所定の動作を行う。たとえば、信号 ø 1 に同期して I / O ポート 3 6 g からのデータの読み込みを行い、信号 ø 2 および ø 3 で所定の演算処理(データ処理)を行う。そして、最後の信号 ø 4 で I / O ポート 3 6 g からデータを出力する。

なお、ロック用マイクロプロセサ202にもこの信号 0 1 ~ 0 4 が与えられていて、したがって、2 つのマイクロプロセサ3 6 および202は、完全に同期して動作する。すなわち、キー用マイクロプロセサ3 6 とロック用マイクロプロセサ20 2 とは、動作プログラムのステップ数およびそのアーキテクチャが同一であり、しかもそのハードウエァもクロック信号も全く同様であるため、それぞれのマシンサイクルが完全に一致する。

第13図を参照して、カートリッジ10がゲーム機本体に42に装着されて本体42の電源スイ

ッチ 5 2 (第 3 図) がオンされるか、またはりセットスイッチ 5 6 がオンされると、ロック用マイクロプロセサ 2 0 2 のリセット動作が行われ、ステップ S 1 0 において、このロック用マイクロプロセサ 2 0 2 が動作を開始する。

つづくステップS11において、ロック用マイクロプロセサ202は、ロックの機能を果たすべきかを判断する。この判断は、第10図で説明したように、所定の嫡子が接地されているかあるいは電源に接続されているかを判別することによって行われる。この場合、ロック用マイクロプロセサ202は、ロック機能を果たすべきであると判断するはずであるが、たとえば配綴ミスや動作不良等によってもるが、たとえば配綴ミスや動作不良等によってキー機能を果たすべきと判断した場合には、不安定な状態となり何の動作も行わない。

ステップS11において。YES。と判断した 場合には、ステップS12においてロック用マイ クロプロセサ202はゲーム機本体42がゲーム プログラムを実行しないように、各回路にリセッ トをかけ、このリセット状態を継続する。すなわ ち、CPU198やPPU200(第10図)は 、後述のステップS21においてリセットが解除 されるまで、リセット状態に強制されて不能動化 される。また、このステップS12では、キー用 マイクロプロセサ36をリセットする。

)

:

ŧ

 になる。これによって2つのマイクロプロセサ36および202の同期がとられ、以後完全に同期 した状態でそれぞれが動作を行う。

また、ステップS11′において°YES°と 判断された場合には、後統のステップS14′以 下の動作が実行される。

これに対して、ロック用マイクロプロセサ 2 0 2 では、ステップ S 1 3 が実行された後、ステッ

プS 1 4 以下の動作が実行される。以後、ロック 用マイクロプロセサ 2 0 2 およびキー用マイクロ プロセサ 3 6 では、全く同様な動作が同期してす なわち時間軸が一致して行われ得る。

まず、ロック用マイクロでは、それでれのロック用マイクロでは、それでれのロックロでは、それでれのロックロでは、それでエリックロでは、近36b(第11図のから乱数のに暗号符号を出力時間では、カートのでは、こののでは、ロックのでは、ロックのでは、ロックの関数によるのででは、ロックのでは、ロックの関係では、ロックのでは、ロックの関係では、ロックのでは、ロックの関係では、ロックの関係では、ロックの関係では、ロックの関係では、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックの関係を表現には、ロックには、ロックの関係を表現して、ロックの関係を表現を表現して、ロックの関係を表現を表現して、ロックの関係を表現して、ロックには、ロックはは、ロックには、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロックには、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロックはは、ロッのは、ロッのはは、ロッのはは、ロッのはは、

次にステップS15およびS15°において、 ロック用マイクロプロセサ202およびキー用マ イクロプロセサ36はデータの交換を行い、それ ぞれ相手方の発生した暗号符号を受け取る。そし て、その相手方から入力された暗号符号に基づい て、ステップS16およびS16′において、所 定のデータ処理を行う。この演算処理に用いられ る演算式は、2つのマイクロプロセサ36および 202において全く同一であるため、入力される 暗号符号が同一の場合には、この演算結果も同一 となる。そして、ステップS17およびS17~ において、ロック用マイクロプロセサ202およ びキー用マイクロプロセサ36は、それぞれ、そ の演算結果を相手方に伝送する。応じて、ステッ プS18およびS18′において、2つのマイク ロプロセサ36および202は、互いに相手方か ら出力された演算結果を受け取る。ここで、キー 用マイクロプロセサ36およびロック用マイクロ プロセサ202は全く同じ動作を同じタイミング で行っているため、相手方から入力される資算符 **果も同一のタイミングで入力されることになる。**. したがって、この実施例では、資質結果の一致の みならずその時間軸の一致もまたカートリッジの

the second secon

直偽判別のために考慮されることになる。

次に、ロック用マイクロプロセサ202は、ステップS18において、自己の演算結果とキー用マイクロプロセサ36から与えられた演算結果とも、西者が一致するか否かを判断する。この照合の結果、もし。NO。と判断した場合には、ロック用マイクロプロセサ202は、次のステップS20において、ゲーム機本体42内の各回路すなわちCPU198やPPU200などのリセット状態を保持する。これによって、ゲーム機本体42はゲームプログラムの実行が禁止される。

なお、このようなリセット状態の保持に代えて、不一致の判断に応じて警報を発生させるようにしてもよいし、また初期状態すなわちステップS11に戻るようにしてもよい。

ステップS 1 9 の照合の結果 * Y E S * と判断 した場合には、ロック用マイクロプロセサ 2 0 2 は、次のステップ S 2 1 において、これらの回路 すなわち C P U 1 9 8 や P P U 2 0 0 などのリセ ット状態を解除する。

続いて、ステップS21において、ロック用マ イクロプロセサ202は、所定のランダム関数に 益づいて、第1および第2の2つの乱数データを 発生する。そして、ステップS23において、ロ ック用マイクロプロセサ202は、その第2の乱 数データで演算式の種類を選択し、第1および第 2の乱数データをその選択された演算式に代入す る代入値としてセットする。すなわち、この実施 例では、演算プログラム中に、第2の演算処理(データ処理) として n (正の整数) 種類の資算式 が予め設定されていて、その中から、第2の乱数 アータに応じて、演算式が選択される。次に、ス テップS24において、選択された演算式に基づ いて、第1および第2の乱数データによる演算が 実行される。これらステップS19~S24の動 作は、キー用マイクロプロセサ36においても全 く同じタイミングで同じように行われている。そ して、第1および第2の乱数データを発生させる ためのランダム関数もロック用マイクロプロセサ

202で用いられるものと同じものが用いられる。そして、第1および第2の乱数データを発生させるためのランダム関数に与えられる条件は、ロック用マイクロプロセサ202とキー用マイクロプロセサ36とで全く同一である。したがって、2つのマイクロプロセサ36および202において、演算式も全く同じものが選択され、その演算結果もまた同一となる。

次に、ステップS25において、ロック用マイクロプロセサ202は、ステップS24においてした演算結果をキー用マイクロプロセサ36に与えるとともに、キー用マイクロプロセサ36による演算結果を受け取る。同様の動作がキー用マイクロプロセサ36においても行われる。

次に、ステップS 2 6 において、ロック用マイクロプロセサ 2 0 2 は、自己の演算結果とキー用マイクロプロセサ 3 6 から受け取った演算結果とを比較照合し、両者が一致しているか否かを判断する。

もし、ゲーム機本体 4 2 に装着されたカートリ

Applications of the studies district in the Shrift of December 2 and the studies of the studies

ッジ10が真正なものでない場合には、両者の資 算結果に不一致が生じるため、そのときは、ロッ ク用マイクロプロセサ202は、ステップS27 において、CPU198やPPU200などを強 割的にリセット状態にして、以後の動作を停止させる。

一方、ロック用マイクロプロセサ202において、自己の演算結果とキー用マイクロプロセサ36から受け取った演算結果とが一致した場合には、再び、ステップS22に戻り、それ以後ステップS22で反り、それ以後ステップS22での動作を疑り返す。すなわしている限り、第2の演算プログラムを実行し、もら合には、ステップS27が実行されて、CPU198やPPU200の動作が停止される。これによって、本体42でのゲームプログラムの実行が禁止される。

なお、ステップS26およびS27と同様の動作がキー用マイクロプロセサ36においても行わ

れている。しかしながら、キー用マイクロプロセ サ36は、ケーム機本体42の各回路のリセット およびその解除については何等影響を与えない。

また、ステップS27に対応するキー用マイクロプロセサ36の動作としては、通常ROM32および34にチップセレクト用端子が設けられているので、このチップセレクト用端子を不能動化して、ゲーム機42側のマイクロプロセサ198およびPPU200がアクセスできないようにしてもよい。

 、キー用マイクロプロセサ36と全く同一のハードゥエアを入手しない限りこのようなソフトゥエアの保護を破ることはできない。また、キー用マイクロプロセサ36およびロック用マイクロプロセサ202として、カスタムICを用いれば、そのような保護が一層完全に行える。

このように、カートリッジ10に真偽判別用のマイクロプロセサ36を設け、ゲーム機本体42のマイクロプロセサ202と協働させることによって、カートリッジ10のソフトウエアの保護を完全に行うことができ、したがってコピーされるるいは偽造されたカートリッジすなわち真正なもの以外のカートリッジの使用がシャットアウトされる。

すなわち、この発明によれば、カートリッジ10の独特の形状とそのカートリッジ10内に収納されたデータ処理手段とによって、カートリッジが真正なものであるかあるいはそうでないかを完全に判別することができ、真正なもの以外の使用が排除され得るのである。

なお、この発明のカートリッジ10は、第4図 ~第7図に示すようなフロントローデング方式の ゲーム機に限らず、挿入口がカートリッジ10に 通合するものであれば、本体の上部から挿入する ものにも適用できる。

4. 図面の簡単な説明

第1A図はこの発明の一実施例としてのゲーム 礎用カートリッジの表面からみた斜視図であり、 第1B図はその裏面からみた斜視図である。

第2図は第1図実施例の分解斜視図である。 第3図はこの発明のカートリッジが用いられ得るゲーム機本体の一例を示す斜視図である。

第4図はゲーム機本体内のフロントローディング装置を示す斜視図である。

第5図はフロントローディング装置の平面図で ある。

第 6 図はフロントローディング装置の正面図で ***

第7図は第5図の線VI-VIにおける断面図解図である。

第8図はロック機構を説明するための図解図で ***

第9図はエッジコネクタを説明するための断面 図解図である。

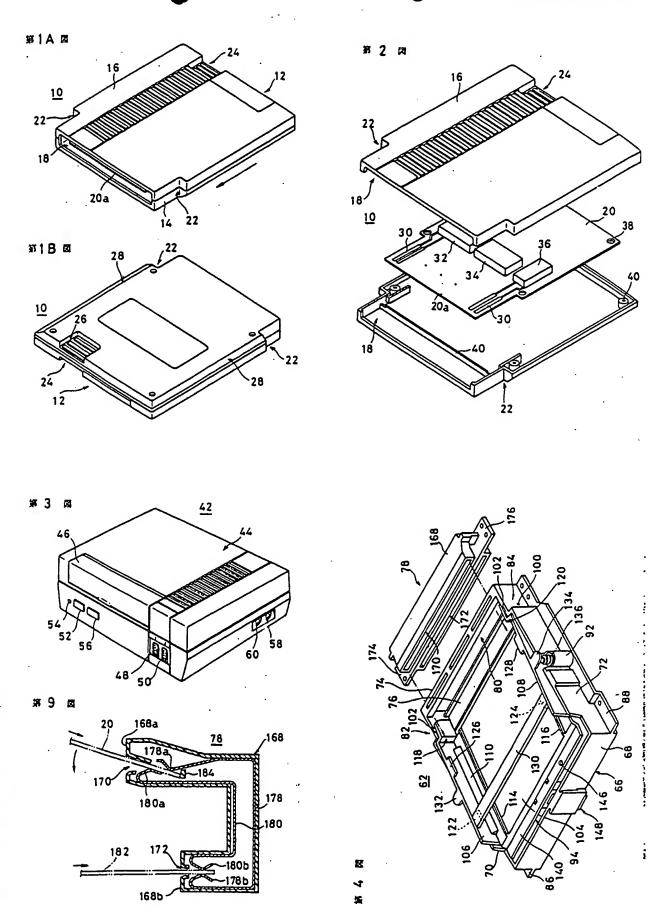
第10図はカートリッジとゲーム機本体との全体のシステム構成を示すブロック図である。

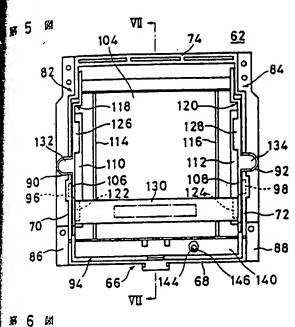
第11図はキー用マイクロプロセサの回路構成 を示すブロック図である。

第12図は第11図の動作を説明するためのタイミング図である。

第13図は第10図第11図に示す実施例の動作を説明するためのフロー図である。

図において、10はゲーム機用カートリッジ、22は段差部、26は凹部、28はテーパ部、32はプログラム用ROM、34はキャラクタ用ROM、36はキー用マイクロプロセサ、62はフロントローディング装置、78はエッジコネクタ、110および112は突条、118および120は段差部、144は円柱状突起、202はロック用マイクロプロセサを示す。

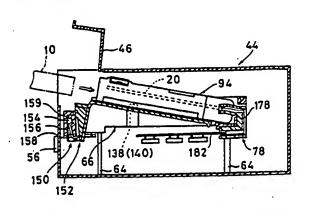


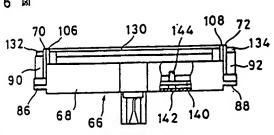


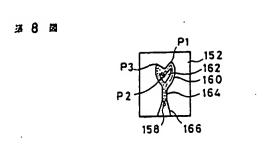
(14)

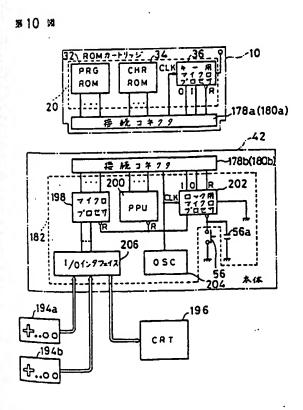
38 5

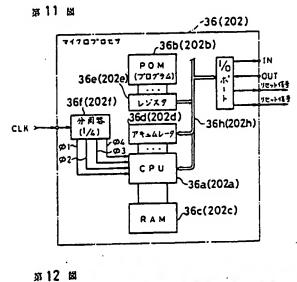
99

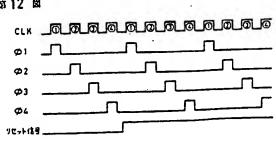


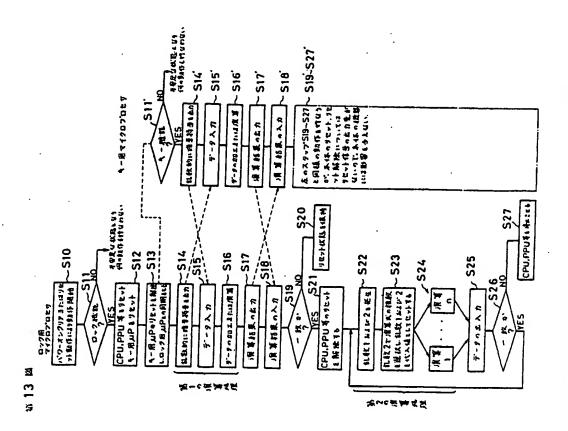












THE REPORT OF THE PARTY OF THE

というというです。1000年には、100

: !¡

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:	
	☐ BLACK BORDERS
	☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
	☐ FADED TEXT OR DRAWING
	☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
	☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
	☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
	☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
	☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
	☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
	□ OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.